## ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭63-164533

@Int\_Cl\_4

識別記号

庁内整理番号

④公開 昭和63年(1988)7月7日

H 03 M 13/00

6832 - 5 J

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

図発明の名称 多数决符号化復号化方式

> 20特 願 昭61-308149

223出 願 昭61(1986)12月26日

拓 朗 ⑫発 明 者 佐 藤 明 者 学 伪器 Ш 辺 明 沢 敦 司 @発 者

東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気工業株式会社内 東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気工業株式会社内

東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気工業株式会社内

の出願人 沖電気工業株式会社

弁理士 山本

東京都港区虎ノ門1丁目7番12号

の代 理 人

1. 発明の名称

多数决符号化復号化方式

- 2. 特許請求の範囲
- (1) 多数決符号化復号化方式を用いたデータ通信 システムにおいて、

送信側に、一定長の送信データを誤り検出符号 で符号化する符号化手段と、符号化されたデータ を1フレームとして複数のフレームを送信する送 信手段とを有し、受信側に、受信したデータをフ レーム毎に誤り検出符号で復号化し、誤りの有無 を検出する第1の誤り検出手段と、受信した複数 のフレームを多数決で復号化して1フレームとす る復号化手段と、多数決復号化後のフレームを誤 り検出符号で復号化して誤りの有無を検出する第 2の誤り検出手段とを有し、

フレーム毎の誤り検出結果いずれのフレームに も誤りが検出されないときはそのフレームを有効 データとし、全てのフレームに誤りが検出された ときは対応するフレーム同士で多数決で復号化

- し、多数決復号化後のフレームの誤り検出符号で 誤り検出して誤りの検出されなかったフレームを 有効データとすることを特徴とする多数決符号化 復号化方式。
- (2) 前記送信側の前記送信手段で異った種類のフ レーム同士を隣接させて前記受信側に送信させる ことを特徴とする特許請求の範囲第1項に記載の 多数诀符号化復号化方式。
- 3. 発明の詳細な疑明

(産業上の利用分野)

本発明はデータ通信、特にランダム性誤り、バ ースト性誤りの双方が頻発する回線のデータ通信 における多数決符号化複合化方式に関する。

(従来の技術)

第5図は従来の多数決符号化復号化方式を用い たデータ通信システムを示す図である。同図にお いて、51はデータ送信器、52は符号化器、53は通 信路、54は復号化器、55はデータ受信器である。 この従来のデータ通信システムにおいて、データ 送信器51から符号化器52に入力されたデータは誤

り検出符号で符号化されて、その符号化されたものを1フレームとして通信路53に複数回送信される。復号化器54では受信した複数のフレームのデータに対応するピットの多数決を取る。その多数決の結果を1フレームとし、誤り検出符号で復号化する。よって、誤りを低減することができる。

## (発明が解決しようとする問題点)

しかしながら、従来の方式では比較的というとないできるが、自動 事本の方式でできるが、自動 事本の対応にできる行う場合、できる行う場合では、アーシングの走行に伴ってアェージングので半数以下で半数にである。とり生ずる長いは合う、多数では、アームが存在でも、多数ででは、アータに復合である。とのでは、アータに、適当なでの、適信路の伝送効率が下がるという問題点がある。

本発明はこれらの問題点を解決するためのもの

3

レームにも誤りが検出されないときはそのフレームを有効データとする。 そして、全てのフレームに誤りが検出されたときは対応するフレーム同士で復号化手段により多数決復号化後のフレームの誤り検出符号で復号化して誤りの検出されなかったフレームを有効データとする。

したがって、本発明は前記問題点を解決でき、 ランダム性誤り、パースト性誤りのどちらに対し ても優れたデータ通信を行うことができる多数決 符号化復号化方式を提供できる。

### (実施例)

以下、本発明の一実施例を図面に基づいて説明

第1図は本発明の一実施例における符号化器を示すプロック図であり、また第2図は本実施例における復号化器を示すプロック図である。第1図において、11は符号化器入力端子、12は送信データを記憶する送信データ記憶装置、13は誤り検出符号を生成する誤り検出符号化器、14は誤り検出符号を生成する誤り検出符号化器、14は誤り検出

で、ランダム性誤り、パースト性誤りのどちらに 対しても優れた性能を有する多数決符号化復号化 方式を提供することを目的とする。

#### (問題点を解決するたの手段)

#### (作用)

以上のような構成を有する本発明によれば、第 1 の誤り検出手段における検出結果、いずれのフ

4

次に、本実施例の動作を第1図及び第2図に基 づいて説明する。

はじめに、第1図の符号化器における動作について説明する、先ず、入力端子11より符号化器に入力されたデータは、送信データ記憶装置12に記憶されると同時に誤り検出符号化器13に入力される。生成された誤り検出符号は記憶装置14に記憶

される。記憶されたデータ及び誤り検出符号は、制御部16の指示により第3図に示す形式にフレーム化され、出力端子17から出力される。第3図において、31-1,31-2,…,31-n は各々第1、第2、…,第nフレームであり、31-1-1,31-2-1,…,31-n-1 は送信データ、31-1-2,31-2-2、…,31-n-2 は誤り検出符号である。

そして、第2図の復号化器における動作は次のように行われる。先ず、復号化器に入力端子21より入力された受信データは、受信データ記憶を22-1~22-nに記憶されると同時に、誤り検出復号化器25に入力され、誤り検出符号の復号化が行われ、誤りの有無が検査される。誤りの有無は制御郎29に入力され、誤りのない場合は制御部29の指示によりスイッチ28が対応する受信データ22-1~22-nの中の1つに接続され、有効データとして出力端子30より出力される。

一方、全てのフレームに誤りが検出された場合、受信された全てのフレームのデータは、多数 決論理素子23に入力され、対応するデータの多数 されると同時に、誤り検出復号化器25に入力され、誤りの有無が検査される。誤りが検出されない場合なスイッチ28が記憶装置24に接続され、制御部29の指示により、有効データとして出力端子30に出力される。誤りが検出された場合は受信データ記憶装置22-1~22-n及び記憶装置24に記憶されたデータは破棄される。また、本発明の多数決符号化復号化方式を用い

決が行われ、多数決後の結果は記憶装置24に記憶

7

りは発生しない。

## (発明の効果)

従って、本発明によれば、ランダム性誤り、バースト性誤りのいずれにも強いデータ通信を実現することができる。

8

### 4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明の一実施例における符号化器を示すブロック図、第2図は本実施例における復号化器を示すブロック図、第3図は本実施例における符号化信号のフレーム構成を示す図、第4図は本実施例における符号化信号のブロック構成を示す図、第5図は従来の多数決符号化復号化方式のよるデータ通信システムを示すブロック図である。

11…符号化器入力端子、

12… 送信データ記憶装置、

13… 誤り検出符号化器、14.24 … 記憶装置、

15,26,27,28 … スイッチ、

16.29 …制御部、

17…符号化器出力端子、

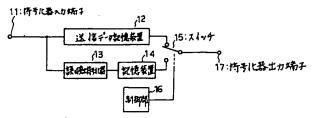
21…復号化器入力端子、

22-1~22-n… 受信データ記憶装置、

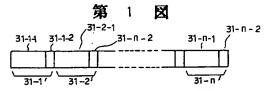
23… 多数決論理索子、

25 … 誤り検出復号化器、

30…復号化器出力端子。



本発明の一実施例の行号化器を示すプロック図

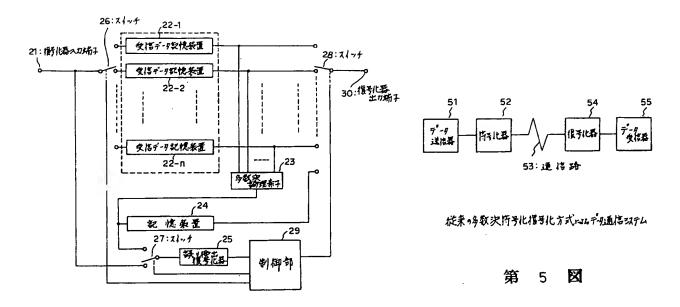


31-1~31-n:汁~オnフレーム 31-1-1~31-n-1:送信デリ 31-1-2~31-n-2:誤ッ検出符号 本実施例×おれみ符号化信号・フレーム構成

			第	3	X	<u> </u>			
A	В	С	Α	В	C	Α	В	С	
41	42	43	44	45	46	47	48	49	
					41~49: 76-6				

本英施例にかれ、片号化信号のプロック構成

# 第 4 図



本实施例《復号化器》示了了日,月图

第 2 図